This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.

(11)Publication number:

10-042380

(43)Date of publication of application: 13.02.1998

(51)Int.Gl.

H040 9/00 H040 9/00 HU4L 12/28 H04L 12/42

(21)Application number: 08-193019

(/1)Applicant: HARADA TUSHIRO

TOKYO MET GOV GESUIDO SERVICE KK

HITACHI LTD TOSHIBA CORP

MITSUBISHI ELECTRIC CORP.

FUJI ELECTRIC CO LTD MEIDENSHA CORP

(22)Date of filing:

23.07.1996

(72)Inventor:

HARADA TOSHIRO

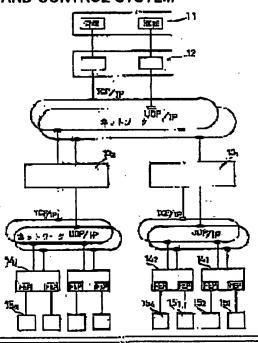
SHIMIZU YOJI MIURA NAOTA SUGINO TOSHIHARU TANAKA SABURO

YASHIRO KAZUNOBU TATSUTA MASAYUKI

(54) INFORMATION TRANSMISSION SYSTEM FOR SUPERVISORY AND CONTROL SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To securely transmit supervisory and control information between stations through a network at high speed by transmitting operation situation information by means of a communication protocol UDP/IP and control information and slip data by means of a communication protocol TCP/IP between the stations. SOLUTION: The hierarchical information network where information is transmitted through the network between the highest station 11 and the general stations 131 and 132 through a host station 12 and between the and the respective general stations and control stations 141–14J and information is transmitted between the control station and stations to be controlled 151–15N is provided. Operation situation data is transmitted by the communication protocol UDP/IP to the host station 12 from the slave station by using a datagram socket and control data by the communication protocol TCP/IP to the controlled slave station from the controlling host station 12.



Japanese Publication of Unexamined Patent Application No. 12380/1998 (Tokukaihei 10-42380)

A. Relevance of the Above-Identified Document

This document has relevance to <u>claims 1, 5, 14, 15, 19, 24, 26, 28, and 31 through 36</u> of the present application.

R. <u>Translation of the Relevant Passages of the Document</u>

[EMBODIMENTS]

[0022] it is assumed that the control Here. stations 14, through 14, and the controlled stations 15, through 15_N are processed respectively by individual monitor control systems, and each monitor control device in a system has its own communication protocol. For example, it is assumed that monitor control systems manufactured by different manufacturers provided between the control are station 14, and the controlled station 15, between the control station 14, and the controlled station 15, respectively.

[0023] In information transmission between the control station and the controlled stations, the

Page 2

control station, which is an upper station, is provided with a front end processor (FEP) which provides/receives a format and data common to the upper station to/from the upper station, and provides/receives a format and data specific to each device to/from a lower station.

[0024] By providing the front end processor, the difference in communication protocols and data between the control station 14, and the controlled stations 15, and 15, is absorbed, and unified communication among them can be achieved.

Incidentally, when there is a difference in communication protocola and data between supervision stations 13,, 13, and the control stations 14_1 through 14_3 , a front end processor to absorb the difference is provided to each of the supervision stations. Besides, when there is a difference in communication protocols and data between supervision stations 13,, 13, and the uppermost station 11, a front end processor is provided to the uppermost station 11 to enable unified 50 a5 communication.

[0026] Therefore, data for monitor control transmitted between the stations becomes unified communication by the front end processors, and

Page 3

communication protocols and data specific to respective manufacturers are absorbed, enabling network connection of devices of different models and communication protocols.

[0027] Next, between the supervision stations 13₁, 13₂ and the control stations 14₁ through 14₃, communication is performed using two communication protocols, TCP/IP and UDP/IP. Similarly, between the uppermost station 11, the upper station 12 and the supervision stations 13₁, 13₂, communication is performed using two communication protocols, TCP/IP and UDP/IP.

[0028] The following description will explain data transmission processing between the respective stations using the communication protocols TCP/IP and UDP/IP, in detail.

[0029] (1) Operation condition data transmission (transmission of data for monitoring)

Operation condition data is transmitted from a lower station to an upper station at regular periods by the communication protocol UDP/IP utilizing datagram socket.

[0030] The operation condition data includes digital data DI, an analog instantaneous value AI, an accumulation counter value PI, etc. Respective

Page 4

formats are specified for respective data DI, AI, and PI, and each of the respective formats are made up of a common control section and a data section specified for each data type (DI, AI, PI), so as to perform common processing.

Then, in a level of real time monitoring [0031] monitoring unallended (for example, when all attended controlled station from an oupervision station), data is transmitted at high speed, such as transmitting DI in a period of one second, AI in a period of ten seconds, and PI in a period of onc minute. Besides, in a level of monitoring to keep track of operation conditions (for example, when monitoring from the uppermost station), data is transmitted in a period of such as five minutes.

[0032] Therefore, the operation condition data can be transmitted at high speed by IMP/IP, and can applied to a large-scale processing system and a system whose scale is increased with time, so as to transmit a large quantity of real time information necessary for monitor control.

(19)日本国特許汀(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出題公園器号

特開平10-42380

(43)公開日 平成10年(1998) 2月13日

(61) Int.Cl.8		識別記号	庁内整理番号	PI			技術表示简所
H04Q	9/00	821		H04Q 9	0/00	321F	
		311				31 I W	
H04L	12/28	•		HO4L 11	1/00	3100	
	12/42					330	
						•	

審査請求 有 請求項の数6 ひし (金10貝)

(21)出頭番号 特顯平8-193019

(22)出票日 平成8年(1996)7月25日

(71)出題人 595150537

原田 敏郎

神奈川県横瓜市港南区港南台6丁目1卷23

-305号

(71)出頭人 000220875

東京都下水道サービス株式会社

東京都千代田区大手町2丁目6番2号 日

本ビル内

(71) 出頭人 000005108

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(74) 代继人 弁健士 志賀 富士弥 (5-1名)

最終質に絞ぐ

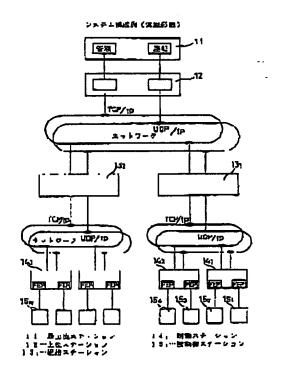
(54) 【発明の名称】 監視制御システムの情報伝送方式

【課題】 上位ステーションから下位ステーションまで

(57) [異約]

る。

ネットワークを介して時層化されて運転状況情報を制御情報、帳票デ・クを伝送する監視制御ンステムでは、ステーション間で異なる通信プロトコルになるとその接続ができない。また、ステーション間の情報伝送にTCPノIPを使うとリアルタイム情報の伝送が離しくなる。【解決手段】 運転状況情報はUIDP/IPによりステーション間で高速伝送し、制御情報及び帳系データはTCP/IPにより確実に伝送する。互いに異なる通信フロトコルになるステーション問は、上位ステーションに共通化したフォーフット及びデータを投交し、下区ステーションとは場合に同有のフォーマット及びデータを投受し、下区ステーションとは場合に同有のフォーマット及びデータで投受するアピアを介して接続し、共通のネットワークを使って共通のフロトコルでブータを投えてきるようにす



(2)

【行評請求の範囲】

【請求項1】 上位ステーションから下位スケーションまでネットソークを介して階層化され、下位ステーションから上位ステーションには運転状況情報や吸媒データを伝送し、上位スケーションから下位ステーションには制御情報を伝送する監視制御システムにおいて、

前記選記状況情報は、通信プロトコルUDP/1Pによりステーション間で伝達し、前記制卸情報及び帳票データは、通信プロトコルTCP/IPによりステーション間で伝送することを特徴とする監視制御システムの情報 10 伝送方式。

【請求項2】 前記減延状況情報の伝法は、伝法フォーマットの共通のコントロール部に通告を設け、この通母からデータ落ちを認識することを特徴とする請求項1紀 戯の監視制御システムの情報伝送方式。

【額求項3】 前記制御情報の伝達は、上付ステーションから設定・操作データとして伝達し、下位ステーションは前記設定・操作データを受信したことの応答データを伝送し、かつ設定・操作データに対する状態の変化を前記運転状況データとして伝送することを特徴とする請 20 求項1 記述の監視制御システムの情報伝送方式

【翻水項4】 前記制制情報の伝送には、回線状態と送 量信時間及び受信データ長についてそれぞれ異常の有無 をデェックすることを特徴とする請求項1記載の監視制 御システムの情報伝送方式。

【請求項5】 前記上位ステーションは、定周期又は下位ステーションの立ち上がり通知を受信した時に時刻データを当該下位ステーションに送信し、下位ステーションは前記時初データを受信して内部の時刻合わせを行うことを特徴とする請求項1記載の監視制御システムの指 30報伝送方式。

【請求項6】 互いに異なる通信プロトコルになる前記ステーション間は、上位ステーションとは共通化したフォーマット及びデータを授受し、下位ステーションとは装置に固有のフォーマット及びデータで接受するフェントエンドプロセッサを介挿したことを特散とする請求項1起載の監視制御システムの情報伝送力式。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【電別の属する技術分野】本発明は、下位ステーション 40 から上位ステーションまでネットワークを介して階層化された監視制御システムにおけるステーション関の情報伝送方式に関わり、特に監視情報と制御情報とを区別した情報伝送方式及び通信フロトコルの異なるステーション間の信報伝送方式に関する

[0002]

【近米の技術】プラントの規模が大きい場合、資源や施設の多目的利用や情報通信網の整确などを基本機能とした高度化、効率化に向けた階層化された情報ネットリークの構築がなされる。

【UUU3】例えば、下水頂処理システムにおける無限 副副情報ネットワークは、光ファイバーケーブルを利用 し、処理場やポンフ所から上げステーションへ運転状況 (機器の状態等のリアルタイムデータ、口限等の機楽テータ)を伝送し、有人ホンフ所から下げの無人ドボンブ 明をリアルタイムに副調する情報を伝送するために、最 上位ステーション(チボンブ所等)から最上位ステーシ

2

100041

) 【発明が解決しようとする課題】

ョンまで複数の原形で構造している。

(知1の課題) ネットワークを通したステーション間の情報伝送には、例えば通信プロトコルTCP/IPを利用できる。このTCP/IPは、情関伝送に際に、伝送識別、炉序制御、フロー制御を行うことで確実た情報伝送を可能としている。

【0005】例えば、図れにおける制御ステーション11~184と統括ステーション11c、12cとの間でネットワークを通した情報伝送にTCP/1Pが利用される。

【0006】しかしたがら、TCR/1Pは情報伝送速度が比較的違いため、フラントの規模の拡大につれて延 規制御に必要なリアルタイム情報を多量に伝送するのが 難しくなる。

【0007】木を明の目的は、ネットワークを通したステーション間の緊促制御情報の伝送を確実かつ前座にする情報伝送方式を提供することにある。

【0008】 (第2の課題) 下水道処理システムなどのプラントは、長期間にわたり経年的に制御ステーション等が増設、改設される。この制御ステーション等の増改設に際し、異なるメーカーのシステムが設備され、個々のシステムに設けられる監視制御装置もメーカーの違いや同じメーカーでも運転管理などについて値々に学供的な情報処理が行われる。

【0009】 このため、情報ネットワークを構築するためには異なる通信プロトコルの監視制御装置間で情報伝送する必要が生じてくる。

【0010】例えば、図8に示すように、制御ステーション114~144や被制御ステーション118~148に至いに異なるメーカーのンステムが設けられる場合、制御ステーション間の情報伝送には異なる通信プロトコルを持つ監視副御装置間の接続ができず、同じ監視制御装置間のおしか接続できないことになる。

【0011】 このようなシステム情楽には、ネットワークとしては異なる機種・通信プロトコル年に対応した接続が必要となり、ネットリーク構成と通信処理が複雑になる。

【0012】本語明の他の目的は、異なる映画・通信プロトコルになる装置間の統一した接続ができる情報伝送方式を提供することにある。

50 [0013]

(3)

j

【課題を解決するための手段】本発明に、上位スケーションから下位ステーションまでネットワークを介して勝層化され、下位ステーションから上位スケーションには 極低状況情報や概念アータを伝送し、上位スケーション から下位スケーションには制御情報を伝送する監視制御 ンスナムにおいて、前記述転状況情報は、適ピプロトコル びロアグエアによりスナーション間で伝送し、前記制 御情報及び帳票プータは、通信フロトコル TCP/IP によりスナーション間で伝送することを特色とする。

【0014】また、前記運転状況情報の伝送は、伝送フォーマットの共通のコントロール部に通告を設け、この通常からデータ落ちを認識することを特徴とする。

【0015】また、耐配制御情報の伝染は、上位ステーションから設定・機作データとして伝達し、下位ステーションは耐記設定・操作データを受信したことの応答データを伝達し、かつ設定・操作データに対する状態の変化を耐配運転状况データとして伝送することを特徴とする。

【0016】また、前記制御情報の伝送には、回線状態 と送受信時間及び長信データ長についてそれぞれ異常の 20 有無をチェックすることを特徴とする。

【0017】また、前記上位ステーションは、定周期又は下位ステーションの立ち上がり通知を受信した時に時刻データを当該下位ステーションに選信し、下位ステーションは前記時刻データを受信して内部の時刻合わせを行うことを特徴とする

【0018】また、互いに異なる通信プロトコルになる前記ステーション間は、上位ステーションとは共通化したフォーマット及びデータを授受し、下位ステーションとは接置に固有のフォーマット及びデータで投受するフ 30ロントニンドフロセッサを介揮したことを特徴とする。 【0019】

【発明の実施の形態】図1は、本発明の実施形態を示すシステム構成例である。最上位ステーション11かり上位ステーション12を介して統括ステーション13に、13にの間、及び各統括ステーションと制御スアーション14に、14にネットワークを通した情報伝送を行い、さらに各制御ステーションと被制御スチーション15に、13mとの間で情報伝送する階間化した情報ネットワークを機能する。

【0020】このシステム構成において、下位ステーションから。上位に行くにしたがってマクロな監視になるため、上位ステーションほど情報を集削して伝送することにより、監視制御界的とレベル及びネットリーク負荷やコンピュータのゲータ処理量を強切にする。

【UU21】情報の伝送は、監視情報にはト位ステーションより上位ステーションに運転状況データ(機器状態等)を伝送する。また、副御情報には、副御を行うト位ステーションから副御される下位ステーションへ設定・操作データ(磁器の入/切等)を伝送し、このデータを

確実に受信したことの応答データを下位ステーションが ち上位ステーションに伝送する。

【0022】 ここで、制御ステーション141~141及び被制御ステーション151~154は、それぞれ独自の経帯制御システムによる処理がたされ、システムの各監視制御物置が独自の通信プロトコルを持つとする。例えば、制御ステーション141と被制御ステーション151及び152とは4いに基立るメーカーの監視制御システムが設置されるとする。

10 【0023】これら制御ステーションと被制御ステーション間の情報伝送において、上位ステーションになる制御ステーションには、上位ステーションとは共通化したフォーマット及びデータを授受し、下位ステーションとは各族問題有のフォーマット及びデータを授受するファットエンドプロセッサ(FEP)を設ける。

【0024】 ニのフロントエンドプロセッサを設けることにより、制御ステーション 14: と被制卸ステーション 15:、15:の通信プロトコル及びデータの違いを吸収してその間の紙・した通信を可能とする。

0 【0025】なお、統括ステーション13.、13.2と制御ステーション14.、14.0の通信プロトニル及びデータに違いがある場合は、その違いを吸収するためのフロントエンドプロセッサを統括ステーションにそれぞれ設ける。また、統括ステーション13.、13.2と最上位ステーション11間が互いに異なる通信プロトニル及びデータになる場合には、最上位ステーション側にフロントエンドプロセッサを設けて統一した通信を可能にする。【0026】したがって、ステ・ション間を伝送される監視制御用データは、フロントエンドプロセッサで統

された遺伝になり、各メーカー独自の通信プロトコル及びデークは吸収され、異なる接続及び通信プロトコルになる設置のネットワーク接続を可能にする。

【0027】次に、統括ステーション131、131と制御ステーション141~141とは、2つの通信プレトコルTCP/IPとUDP/IPを使って通信する。同様に、最上位ステーション11、上位ステーション12と統括ステーション131、132とは、2つの通信プロトコルTCP/IPとUDP/IPを使って通信する。

【0028】これら通信プロトコルTCP/IPとUD 40 P/IPを使った各ステーション間のデータ伝送処理を 詳細に説明する。

【0029】(1) 運転状況データ伝送(監視用データ伝送)

逐転状況データは、ト位ステーションから上位ステーションに向けてデータグラム・ソケットを利用した適応プロトコルUDP/IPによって定局割で伝送される。

【0030】この運転状況データには、ティジタルデータDIとアナログ瞬時値AI及び付置カウンを増PI等があり、各ゲータDI、AI、PIはそれぞれ原則のフォーマットが規定されており、各フィーマットでは普通

50

(4)

4

なコントロール部と、ブータ様 (D.1. A.1. P.1) 毎 (に最定されたデータ部からなって処理の共通化が図られる

【0031】そして、リアルタイムに監視するレベル (例えば、有人の配信ステーションから無人の複制御ス アーションを監視する場合)は、D(シ1秒周期、A) を10秒周期、P1を1分周期などで高速に伝送する、 また、運転の状況を把握する監視のレベル(例えば、似 上位ステーションからの監視の場合)は、5分周期など で伝送する。

【0032】したがって、運転状況チータは、UDP/ IPによって高速伝送でき、大規模処理システムや基準 的に規模を増大するシステムに適用して、監視制御に必 軽なリアルタイム情報を多量に伝送することができる。

【0033】ここで、通信プロトコルUDP/IPは、 通信プロトコルTCP/IPに比べて、コネクションを 翻記・解放する手間などを必要としないため、比較的理 いデータを短時間で伝送するのに好都合となるが、伝送 確認と顕序制御とフロー制御を行う通信プロトコルTC P/IPに比べてデータ接ちの可能性がある。

【0031】そこで、ファーマットの共通のコントロール部には、送信先や送信元、データ長などの他に、データの処理に必要な通常を設け、この通番でデータ格ちや一度に伝送できないデータの分割状態を認識するようにし、必要であればデータの再送等でデータ格もの欠点を補う。

【0033】図2は、UDP/IPによる通信処理フローを示す。上位ステーションをサーバ、下位ステーションをウライアントとするサーバノクティアント方式にされる

【0036】サーバ側は、ステーションの立ち上げ時に 起動を受け、ソケット(socket ししょは)を生成した初期処理(S1)後、定周期受信のための受信タイヤを起動し(S2)、アータを信待も状態となる(S3)。そして、データを信呼にはタイマチェックを行い(S4)、さらに受信データのヘッダをチェックし(S5)、これらに異常があれば異常を通知し(S6、S7)、再度の受信待ちになる。

【0087】ッフイアント側は、スターションの立ち上げ呼に起動を受け、ソケットを生成した初期処理(511)役、定周期送信の起動時刻を得ち(512)、送信時刻になると送信データのブロック研集を行い(513)、ブロック単位でデータ送信する(514)、 糸ブロックのデータ送信のチェックがなざれたとき(515)は、次の定周期送信起動を行つ。

【0038】(2)設定/応答データ伝送(制御用デー ケ伝送)

機器の入人切換作等になる改定・操作データは、制御を 行う上位スナーションから制御されるト位スナーション へ同けて通ビフェトコルTCP/IPによって任送を れ、伝送施閣や順序制御等により施実に伝送できるとう にされる

6

[0039] 応答データは、設定データを受信した下位 ステーションが設定データを確実に受信したことを知ら せるために上位ステーションへ伝送される。似し、設定 に対する機器の状態の変化は、UDP/IPにより定局 期の運転状況データとして上位ステーションに伝送される。

【0010】これら数定/応答データのフォーシット 10 は、共通コントロール部と設定/応答データ部にされる。共通コントロール部は、運転状況データとも共通であり、数定/応答データ部は各データ無別年に最適なフォーマットにされる。

【0041】 これら設定データと応答データの送受信のため、ステーション間の接続は、ストリーム・ソケット(全工重結合)で用途(フォーマットの大分類単位) 毎に1本づつなされる。また、上位ステーションの立ちとがり時にソケット接続し、異常処理で切断される以外は接続を存続させ、設定が続けて行われたときの時間得ちを防止する。

【OO42】したがって、調御用になる設定・操作データは、機器の制御など監視制御システム上で重要な情報になることからTCP/IPにより伝送し、またデータを受信したことの応答データを返すことにより、確実な副師を得ることができる。

【0043】図3は、TCP/11による通信処理フローセポナ。下位ステーションをサーバとし、上位ステーションをクライアントとするサーバ・クライアントガスにされる。

30 【0044】サーバ側の親プロセスは、ステーション正ち上げ時に起動を受け、ソケットを生成し(321)、このソケットにアドレスを割り付け(322)、コネタション接続の受け入れを開始する(323)。そして、クライアント側からコネクション接続の要求を待ち、その要求があるとコネクションを確立し(324)、後のコネクション接続の要求を待っため子プロセスを生成し(325)、当該テプロセスが使用する新しぐ生成られたソケットをクローズする(526)。

【0043】クライナント側は、生成されたチアロセス 40 は、ステーション立ち上げ時、又は後述の場面監視処理により起動され、ソケットを生成し(S31)、サーバにコネクション接続を要求し(S32)、接続チェック(S33)が異常であれば一連時間(教砂)毎に規定回数のリトフイを订う。

【0046】サーバ側とクライアント側との間にコネクション接続が得られたとき、サーバ側で生成されるデフロセスとクライアント側でデータの要求と応答データの伝送を行う、この伝送のための「フロセスの処理(527)とクライアントの処理(534)は、図4及び図550に示す。

【0047】図4にデナトプロセスの処理は、親フロセ スがコネクション接続行与していろソテットをクローズ した後、クライアントからの要求デ・ク(サーバが提供 するサービスに応じたデータ)のハッグ部(固定長)を プロッキングモードで受信する(5.2 7:)。

【ロリ48】この後、ソケットからのリターンコード異 常女び受性デ ク長不 致の異常があるか響かをチェッ クレ(S27:)、異常がなければ受は時間監視のため の受信タイドをヒットし (5273)、データ部(可変 長) をノンフロッキングモードで浸信する(S 2 7.)

【0049】この後、再度にソケットからのリターンコ ード異常の有馬をチェックし(S27ヨ)、受信タイマ のタイムアクトがあるか否かをチェックし (S2 76)、受信アータ長の超過か近かをチェックし(52 7/)、受估ゲータ長がヘッダ節の設定値と一致すると さに受信データに応じてアプリテーションが送信データ を耐果する (S278)。

【0050】この後、送信時間監視用の送信タイマセッ トを行い(5279)、固定長の心脊ブータを送信し (52710)、再度のリターンコード異常による回線県 常チェック(S27m)と迷信タイマのタイムアワトチ エック (32)112) を行って次のデータ党団に戻る。

【0051】回線異常やタイマのタイムアウト及び受信 ゲータ長の呉高発生には、ソケットをクローズし(図3 のS28)、処理を終了する。

【UU52】|刈5に示すクライアントの処理は、コネク ション接続に成功したときに法保データのリンケージメ ッセージを待ち(S34)、データ送信に対する子グ ロセスからの原答ペッダを監視するための送信タイマセ 30 ットを行い(S317)、送信データを送信する(S3 4:),

【0053】この後、ソケットからのリターンコード異 常会信のチェック(S34ⅰ)と送信タイマのタイムア ウトのチェック (S34६) を行い、アフロセスからの 応答データのヘッダ部をブロッキングモードで受信する (S34a).

【0054】この後、リターンコード異常及び長信デー タ長不一致についての直線異常チェック(S 3 4 /)と 送信タイマのタイムアクトチェック (S34a) を行 い、正常であれば受情時間監視のための受信タイマをセ ットし(3~19)、応答データをノンブロッキングモー ドで受信する(S3410)。

【0058】この後、リターン= ドによる回線共命チ エッタ(534ロ)と、受信タイヤのタイムアウトチュ ック (S3412) 及び受信データ長チェック (S3 4:3) をおい、アプリケーションによる受信データのリ ンケージを行い(53414)、次の遺信要求に戻る。

【0050】 画線具面やタイマのタイムアウト及び受信

特別半10~42380

の5.35)、処理を終了する。

【0057】したがって、設定/応答ブーク(制御用グ ータ)の伝送には、各種の異常チェックを行いながら伝 送し、確実なプーソ伝送による確実な制御を行うことが てきる.

【0058】(3)ファイル伝送(蝦葉ゲータ伝送) 自銀や月穀약の穀栗ゲータは、サイズが人きら、モた、 必要時に伝送されれば良いことから、ファイル転送機能 で対応する。ファイルは、単に下位ステーションから上 10 位スグーションに伝送されるが、ファイル転送が上位ス アーションから要求される場合と、下位スナーションで プータが智食されたために h位 xテーションへ送る場合 で転送方式を異にする。

【0059】上位人ブーションからの要求でファイル転 送を行う場合、要求元スケーションからTCP/LPに より必要なゲータを要求先ステーションにファイル社会 要求データで要求する。下位スポーションでは要求に高 ったソアイルを用意してファイル転送を行う。この要求 データは、他のデータと问様な共通コントロール部と要 水データ部から構成される。データ転送後は、転送完了 ゲータを上位スアーションに決估する。

【0060】下位ステーションから上位ステーションへ のファイル転送率求を行う場合、下位ステーションから TCP/IPでファイル受信データを送り、上位ステー ションで受信権備が定了したとさに応答データをTCP **ノードで送る。その後に、下位ステーションからファイ** ルを転送し、転送終了後は定了データを選信する。か お、裏求デーリ部は、ファイル配送のデータ種別なに規 定される。

【0061】図6件.ファイル通信処理を示し、手順A が上位ステーションから下位ステーションにファイル桜 送を要求する場合であり、手順Bが下位ステーションか らの母東でファイル転送を行う場合である。

【0062】なお、ファイル転送においても、図3の通 信処理と同様のマネクション接続とデータ送受信を行 い、さらに回線異常等の異常チェックを行いながらデー 夕送受信を行う。

【0063】したがって、優点データは、TCP/IP によりファイル伝送し、確実な情報伝送ができるように 40 7.5.

【0064】(4) 映刻合わせ

各ステーションで時刻が一致していないと、データにそ 盾が生じる場合がある、このための各ステーション間の 時刻合わせは、盔準となるステーションから共通コント ロール部・時刻設定アータからなるデークをサビリント Pにより送信し、受信側スアーションからその応答デ クを返す。

【0065】図では、時刻通信処理を示し、上位ステー シェンと下位スプーションとは回線検視要求で優饒され データ長の異常発生には、アケットをクローズし(は3 5m ろまでに図りの場合と同様の処理になる。また、阿線塔

か閉ぶ10-42380

希やその復出処理についてはTCP/IPの仕様に準じ て行われる

【0066】回線接続かなされた後、上位ステーション は、定間期又はUDP/IPによる下位ステーションの 立ち上がり通知を受信した時に時刻データを当該下位ス テーションに送信する(541)。

【0067】下位ステーションは時刻データを受信する と(S51)、呼刺心答データを上位ステーションに送 はし(552)、内部の時刻合わせを行う(553)。 み行い、ゲータ欠損等によって誤って時刻補正するのを 防止する。その後、時刻合わせが止常になされた場合及 び補正範囲を終えた場合のメッセージ出力を行う(S5 4) .

【UU68】上位スケーション化、ドロスケーションか らの呼刻応答データを受信し(S 4 2)、このデータ号 信及び応答デークの内容をメッセージとして出力する (543)

【0069】したがって、上位ステーションの時刻情報 を基準にして下位ステーションの内部時計を合わせるこ 20 とにより、ステーション間の時刻の違いによるデータの 矛盾の発生等を無くすことができる。

[0070]

【発明の効果】以上のとおり、本発明によれば、選続状 況情報は、通信プロトコルリDP/LPによりスチーシ nン間で伝送し、制御情報及び帳票データは、通信アロ トコルTCP/IPによりステーション間で伝達するよ うにしたため、リアルタイム性を要求される運転状況情 親を高速に伝送しながら確実性を要求される制御情報や 蝦栗デークを確実に伝送できる効果がある。

【0071】また、蓮龍状況情報の伝送は、伝送フォー マットの共通のコントロール部に通常を設け、この通常 からデータ落ちを認識するようにしたため、UDP/I Pによる高速伝送にしながら誤ったデータの伝送を無く **すことができる。**

【0072】束た、制御情報の伝送は、上位ステーショ ンから設定・操作データとして伝送し、下位ステーショ ンは欧定・操作データを支信したことの応答データを伝 送し、かつ設定・操作データに対する状態の変化を運転 状況プーメとして伝送するようにしたため、制御情報を

設定と応答データの送受信で確実に伝送したがら状態変 化データをUDP/IPにより高速伝送できる。

【ロロア3】また、制御情報の伝送には、回線状態と選 受信時間及び受信ゲータ長についてそれぞの異常の有無 をチェックするようにしたため、制御情報の伝送を一届 に確実にする効果がある.

【ロロイ4】また、上位ステーションは、定間期では下 位ステーションの立ち上がり通知を登信した時に瞬刻デ この時刻合わせにおいて、補止範囲内の時刻差の場合の 10 ータを当該下位スケーションに送ばし、下位ステーショ ンは時刻ゲークを受信して内部の時刻合わせを行うよう にしたため、ステーション間の時刻の違いにじる監説制 湖の矛首を防止できる。

> 【0075】また、互いに異たる通信プロトコルにたる ステーション間は、上位ステーションとは共通化したフ **ォーマット及びデータを投受し、下位ステーションとは** 装置に関右のフェーマット及びデータで投受するフロン トエンドプロセッサを介頼したため、メーカーが異なる 医規制御造成がシステムに設置される場合に も共通の主 ットワークを使って共通のプロトコルでデータを接受で き、設備の経年的な増数や変更にも指根伝送の統一化を 団ろことができる。

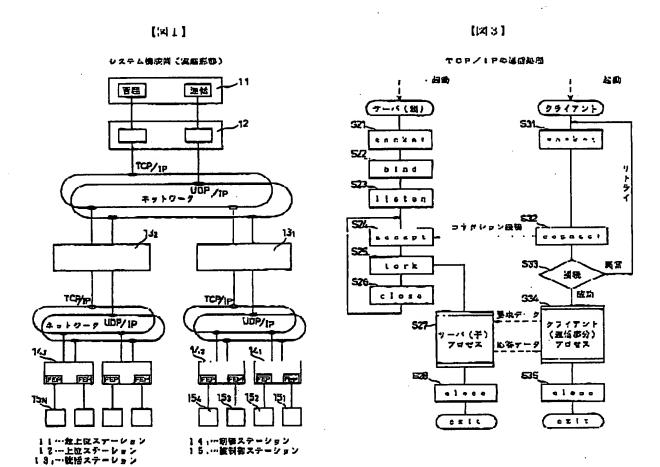
【図面の簡単な説明】

30

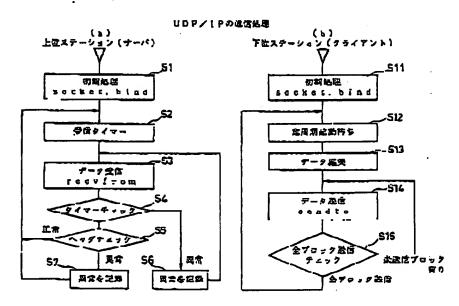
- 【図1】本発明の実施形態を示すシステム構成例。
- 【図1】 実施形態におけるUDP/IPの通信処理フコ
- 【図3】実施形態におけるTCP/IPの通路処理フロ
- 【図』】 実施形態における 「プロセスの処理フロー」
- 【図 6】 実症形配におけるクライアントの処理フェー。
- 【図6】実施形態におけるファイル転送処理フロー。
- 【図7】実施形態における時刻通信処理フロー。
- 【図8】実施形態における時刻通信処理プロ・。 【符号の説明】
- 11 最上位ステ ション
- 12 上位ステ ション
- 13:、132 锭括ステーション
- 1 41、1 42、1 41…制御ステーション
- 151-15a…被制御ステーション

(7)

黎陽子10-42380



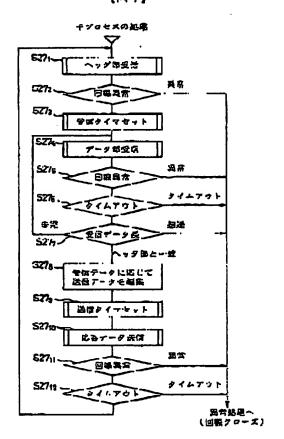
[14]2]



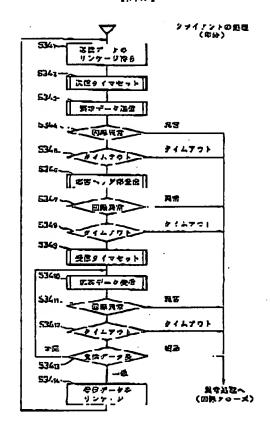
(8)

衍用+10−42380

[|4+]



[||| 8]



(9)

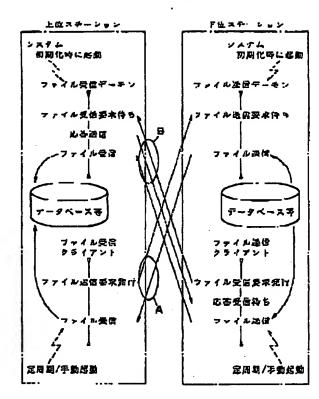
狩閉半10-42380

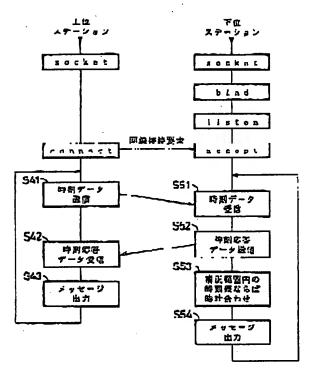
[10 [2]]

ファイル烃改基料

[|47]

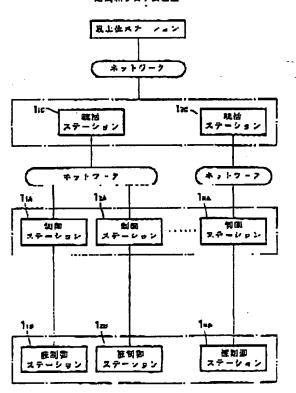
時英漢證処理





[[*] 8]

海馬化システム建立



(10)

狩開平10-42380

フロントページの続き

(71) 山瀬人 000003078 休式会社東芝 仲京川県川崎市草区堀川町72番地

(71) 出額人 000000013 二変位機体式会社 東京都千代田区丸の内ニ F月2番3号

(71) 山瀬人 000005234 富 (:電機株式 公社 中京川県川崎市川崎区田辺新田 1 番 1 号 (71) 山原 A 000008105

(71) 山願人 000008105 休式会社明報会 東京部品川区大崎2丁川1番17号

(72) 発明者 原田 敏郎 神奈川県横浜市港南医港南台6-1-23-305 (72) 発明者 清水 洋治 東京都千代田区人手町二丁 | 16 番 2 号 東 京都下水道サービス株式会社内

(72) 発明者 美浦 直太 茨城県日立市人みか町五丁日2番1号 株 式会社日立製作所人みか工場内 (72) 発明者 杉野 寿治

東京都府中市東芝町1番地 株式会社東芝 将中工場内 (79) 監唱者 BB 予禁

(72) 発明者 田中 三郎 東京部千代田区丸の内二丁|| 2 番 3 号 三 愛電機株式会社内

(72) 免明者 八代 一仲 仲奈川県川崎市川崎区田辺新田1番1号 富士范操脉式会社内

(72) 伦明者 立田 雅之 東京都品川区大崎2 J H 1 街17号 保式会 社明電舎内

3